IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

In re Pate	nt Application of:) I HEREBY CERTIFY THIS PAPER OR FEE IS BEIN DEPOSITED WITH THE U.S. POSTAL SERVICE "EXPRESS MAIL POST OFFICE TO ADDRESSEE"	
Serial No.	Not Yet Assigned)))	SERVICE UNDER 37 CFR 1.10 ON THE DATE INDICATED BELOW AND IS ADDRESSED TO: MS PATENT APPLICATION, PO BOX 1450, ALEXANDRIA, VA 22313-1450.
Filing Dat	e: Herewith)	EXPRESS MAIL NO:EV330390064US
)	DATE OF DEPOSIT: April 15, 2004
	CHRONOUS RECEIVER OF THE	,	NAME: Justin Goree
UART-TYPE WITH TWO OPERATING MODES)	SIGNATURE JUSTIM DOZIL
)	

TRANSMITTAL OF CERTIFIED PRIORITY DOCUMENT

COMMISSIONER FOR PATENTS P.O. BOX 1450 ALEXANDRIA, VA 22313-1450

Sir:

Transmitted herewith is a certified copy of the priority French Application No. 0113270.

Respectfully submitted,

MICHAEL W. TAYLOR

Reg. No. 43,182

Allen, Dyer, Doppelt, Milbrath

& Gilchrist, P.A.

255 S. Orange Avenue, Suite 1401

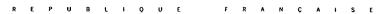
Post Office Box 3791 Orlando, Florida 32802

Telephone: 407/841-2330

Fax: 407/841-2343

Attorney for Applicant

THIS PAGE BLANK (USPTO)







BREVET D'INVENTION

CERTIFICAT D'UTILITÉ - CERTIFICAT D'ADDITION

COPIE OFFICIELLE

Le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle certifie que le document ci-annexé est la copie certifiée conforme d'une demande de titre de propriété industrielle déposée à l'Institut.

> 0 7 DEC. 2001 Fait à Paris, le ...

> > Pour le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle Le Chef du Département des brevets

> > > Martine PLANCHE

26 bis, rue de Saint Petersbourg 75800 PARIS cedex 08 Téléphone : 33 (1) 53 04 53 04 Télécopie : 33 (1) 42 93 59 30 www.inpi.fr

SIEGE

THIS PAGE BLANK (USPTO)





BREVET D'INVENTION

CERTIFICAT D'UTILITÉ Code de la propriété intellectuelle - Livre VI



N° de téléphone (facultatif) N° de télécopis (facultatif) Adresse électronique (facultatif)

6 bis, rue de Saint Pei 5800 Paris Cedex 08	tersbourg		REQUETE EN DELIVRANCE 1/2			
	53 04 Télécopie : 01 42 94 86 54	Remp	olir impérativement la 2ème page.			
15.00	T OOGA TO THE		Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire	D8 540 W /19060		
REMISE DES PIECES DATE 3 INP I MARSEILLE		<u></u>	11 NOM ET ADRESSE DU DEMANDEUR OU DU MANI			
MEN Revid O 1141 I 181	MUOFIFFE		À QUI LA CORRESPONDANCE DOIT ÊTRE ADRE	SSEE		
160	0113270		OMNIPAT	_		
N° D'ENREGISTREMENT			MARCHAND André			
NATIONAL ATTRIBUÉ PA			24 Place des Martyrs de la Résistance 13100 AIX EN PROVENCE			
DATE DE DÉPÔT ATTRIBI PAR L'INPI	1 5 067, 2001		FRANCE			
Vos références (facultatif) 10016	pour ce dossier 52 FR]•	•		
	un dépôt par télécople	N° attribué par l'	INPI à la télécopie			
2 NATURE DE	LA DEMANDE	Cochez l'une des	4 cases sulvantes			
Demande de	brevet	X				
Demande de	certificat d'utilité					
Demande div	risionnaire					
	Demande de brevet initiale	N°	Date/			
ou dem	ande de certificat d'utilité initiale	N°	Date//			
	on d'une demande de					
brevet europé	en Demande de brevet initiale	N°	Date / /			
4 DÉCLARATION DE PRIORITÉ		Pays ou organisati				
OU REQUÊT	TE DU BÉNÉFICE DE	Pays ou organisati	/N°			
LA DATE DE DÉPÔT D'UNE		Date	N°			
DEMANDE.	ANTÉRIEURE FRANÇAISE	Pays ou organisati	on .	•		
		Date/	<u>/ · . N°</u>	•		
		☐ S'ii ya d'a	utres priorités, cochez la case et utilisez l'imprimé	«Suite»		
5 DEMANDEUR		☐ S'll y a d'a	autres demandeurs, cochez la case et utilisez l'impr	imé «Sulte»		
Nom ou dénomination sociale		STMICROELECT	TRONICS			
Prénoms						
Forme juridi	que	SOCIETE ANON	YME			
N° SIREN	·	3 .4 .1 .4	.5 .9 .3 .8 .6			
Code APE-NAF 3 · 2 · 1 · B						
Adresse	Rue	29, Boulevard Ro	main Rolland			
	Code postal et ville	92120 MO	NTROUGE			
		FRANCE				
Nationalité		FRANCE	·			



...;

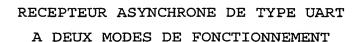


BREVET D'INVENTION CERTIFICAT D'UTILITÉ

REQUÊTE EN DÉLIVRANCE 2/2

15 007	20 Réservé à l'INPI			
REMISE DES PIÈCES MA	ARCELLIE	× •		
DATE O IIALI IAN	MNOLILLE			
LIEU	0113270			
N° D'ENREGISTREMENT				
NATIONAL ATTRIBUÉ PAR		1		DB 540 W /190
Vos références pour ce dossier : (facultatif)		100162 FR	•	
6 MANDATAIR	Æ			
Nom		MARCHAND		
Prénom		André		
Cabinet ou So	ociété	OMNIPAT		
N °de pouvoir de lien contra	r permanent et/ou actuel			
Adresse	Rue	24 Place des Marty	rs de la Résistance	
	Code postal et ville	13100 AIX	EN PROVENCE	-
N° de télépho		04.42.99.06.60	<u> </u>	
	ie (facultatif)	04.42.99.06.69	·····	
Adresse électr	ronique (facultatif)			\$ 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
7 INVENTEUR	(S)			
Les inventeurs	s sont les demandeurs	Oui Non Dans ce	cas fournir une désign	nation d'inventeur(s) séparée
8 RAPPORT DE	E RECHERCHE	Uniquement pour	une demande de brev	et (y compris division et transformation)
	Établissement immédiat ou établissement différé	×		
		Palement en deur	r versements, uniquem	ent pour les personnes physiques
Paiement éch	elonné de la redevance	□Oui ➤ Non	to to to the state of the state	ient pour les personnes physiques
9 RÉDUCTION	DU TAUX	Uniquement pour	les personnes physiqu	es
DES REDEVA	INCES	Requise pour la première fois pour cette invention (joindre un avis de non-imposition)		
: 		Requise antérieurement à ce dépôt (joindre une copie de la décision d'admission		
		pour cette inveni	tion ou indiquer sa référen	ce):
SI yous avez	utilisé l'imprimé «Suite»,			
	ombre de pages jointes			
				1
10 SIGNATURE	DU DEMANDEUR			VISA DE LA PRÉFECTURE
OU DU MANE			•	OU DE L'INPI
	lité du signataire)		·/	(, `/
MARCHANI OMNIPAT	O André - CPI N° 95 0303			in the same of the
		1		HT /
				/ 11/

La loi n°78-17 du 6 janvier 1978 relative à l'informatique, aux fichiers et aux libertés s'applique aux réponses faites à ce formulaire. Elle garantit un droit d'accès et de rectification pour les données vous concernant auprès de l'INPI.



La présente invention concerne le domaine des dispositifs de transmission de données asynchrones généralement appelés des "UARTS" (Universal Asynchronous Receiver Transceiver).

La présente invention concerne plus particulièrement un récepteur de trames asynchrones débutant par un caractère d'arrêt suivi d'une pluralité de caractères standards.

10

20

25

Les données asynchrones sont généralement transmises au moyen de trame asynchrones comprenant un ou plusieurs caractères standards. De tels caractères standards comprennent généralement 10 bits parmi lesquels se trouvent 8 bits de données précédés d'un bit de "start" (bit de démarrage) et suivis d'un bit de stop. A l'inverse des transmissions de données synchrones, le récepteur reçoit pas le signal d'horloge de ne l'émetteur, de sorte que les horloges respectives de l'émetteur et du récepteur doivent présenter relativement à l'autre une déviation n'excédant pas une certaine valeur, pour que les données puissent être transmises correctement.

Afin d'augmenter les possibilités de transfert de données asynchrones entre dispositifs présentant des circuits d'horloge peu précis susceptibles et de présenter de fortes dérives les uns relativement aux autres, on a récemment développé des protocoles transmission de données permettant à un récepteur de caler son signal d'horloge sur celui d'un émetteur grâce l'envoi dernier par ce d'un



synchronisation. De tels protocoles sont par conséquent moins exigeants en ce qui concerne la déviation du signal d'horloge du récepteur relativement à celui de l'émetteur. Dans ce qui suit, on désignera par "signal d'horloge local" le signal d'horloge du récepteur et "signal d'horloge de référence" le signal d'horloge transmis au moyen d'un caractère de synchronisation.

10

15

20

:25

30

A titre d'exemple, la figure 1 représente une trame asynchrone selon le protocole LIN ("Local Interconnect Network"). La trame LIN débute par un caractère d'arrêt BRK comprenant une suite de bits à 0 et se terminant par un dernier bit égal-à-1 ("extra bit"). Cette suite de bits à 0 est d'une longueur minimale de 13 bits et le caractère BRK est réputé reçu lorsque 11 bits à zéro sont détectés, ce qui permet de tolérer une déviation de l'ordre de 15% entre le signal d'horloge local et signal d'horloge de référence. La trame se poursuit par des caractères standards de 10 bits, comprenant un caractère de synchronisation SYNC suivi d'un ou plusieurs caractères de données CH1, CH2...CHN. Dans les liaisons multipoint entre un dispositif maître et des dispositifs esclaves, le premier caractère de données CH1 est utilisé comme champ d'identification pour la désignation destinataire d'une trame.

Il apparaît ainsi que le récepteur doit comporter un moyen d'analyse apte à traiter des caractères de variable. Il s'agit longueur là d'une contrainte qui impose d'une part traitement technique le caractères de 13 bits et d'autre part la prise en compte de la longueur des différents caractères. Ce traitement est réalisé par logiciel mais représente un temps de calcul non négligeable pour le calculateur chargé de l'opération, généralement le CPU (Unité Centrale Traitement) d'un microprocesseur ou d'un microcontrôleur.

D'autre part, selon le contexte dans lequel il est un récepteur de trames peut être amené à recevoir des trames classiques ne comportant que des caractères de données standards, par exemple dans le cas d'une liaison asynchrone conventionnelle, ou à recevoir des trames comprenant en en-tête un caractère d'arrêt, suivi éventuellement d'un caractère de synchronisation et d'un caractère d'identification, etc..

La présente invention vise ainsi un récepteur grâce auquel le traitement de trames asynchrones considérablement simplifié, notamment un multiprotocole capable de simplifier considérablement la tâche d'une unité centrale de microprocesseur.

10

15

25

30

A cet effet, la présente invention prévoit récepteur de trames asynchrones prévu pour recevoir des trames comprenant des caractères standards et de comprendre en en-tête un caractère susceptibles d'arrêt d'une longueur supérieure à celle d'un caractère standard, comprenant un organe de détection de caractère 20 d'arrêt et un organe de traitement de caractère standard, l'organe de traitement de caractère standard distinct de l'organe de détection de caractère d'arrêt et activé par l'organe de détection de caractère d'arrêt lorsque celui-ci est actif.

Selon un mode de réalisation, le récepteur comprend des moyens de sélection d'un premier mode de fonctionnement dans lequel l'organe de détection caractère d'arrêt est désactivé, ou d'un second mode de fonctionnement dans lequel l'organe de détection caractère d'arrêt est actif et contrôle l'organe de traitement de caractère standard.

Selon un mode de réalisation, l'organe de détection de caractère d'arrêt est agencé pour détecter

caractère d'arrêt composé de bits ayant tous la même valeur.

Selon un mode de réalisation, l'organe de détection de caractère d'arrêt est également agencé pour détecter un caractère de synchronisation.

Selon un mode de réalisation, le récepteur comprend un circuit d'auto synchronisation agencé pour recaler un signal d'horloge local du récepteur sur un signal d'horloge de référence présent dans un caractère de synchronisation.

Selon un mode de réalisation, le circuit d'auto synchronisation est activé par l'organe de détection de caractère d'arrêt.

Selon un mode de réalisation, l'organe de détection de caractère d'arrêt est une machine d'état.

10

20

30

Selon un mode de réalisation, l'organe de traitement de caractère standard est une machine d'état.

Selon un mode de réalisation, les moyens de sélection d'un premier ou d'une second mode de fonctionnement comprennent un registre dans lequel est stocké un bit de mode.

La présente invention concerne également un circuit intégré comprenant un récepteur selon l'invention.

La présente invention concerne également un 25 microcontrôleur comprenant un récepteur selon l'invention.

La présente invention concerne également un procédé de réception de trames asynchrones comprenant des caractères standards et susceptibles de comprendre en entête un caractère d'arrêt d'une longueur supérieure à celle d'un caractère standard, comprenant une étape de détection de caractère d'arrêt suivi d'une étape de traitement de caractère standard, dans lequel les étapes de détection de caractère d'arrêt et de traitement de

caractère standard sont réalisées avec des moyens distincts, au moyen d'un organe de détection de caractère d'arrêt et d'un organe de traitement de caractère standard, l'organe de traitement étant activé par l'organe de détection lorsque celui-ci est actif.

Selon un mode de réalisation, l'organe de détection de caractère d'arrêt est agencé pour détecter un caractère d'arrêt composé de bits ayant tous la même valeur.

Selon un mode de réalisation, l'étape de détection de caractère d'arrêt est mise en oeuvre au moyen d'une machine d'état.

Selon un mode de réalisation, l'étape de traitement de caractère standard est mise en oeuvre au moyen d'une machine d'état.

15

20

25

Selon un mode de réalisation, le procédé comprend une étape d'identification d'un caractère de synchronisation reçu après le caractère d'arrêt.

Selon un mode de réalisation, le procédé comprend une étape de synchronisation d'un signal d'horloge local à partir d'un signal d'horloge de référence présent dans le caractère de synchronisation, l'étape de récupération faisant suite à l'étape d'identification.

Selon un mode de réalisation, le procédé comprend une étape de sélection d'un premier fonctionnement dans lequel l'organe de détection de caractère d'arrêt est désactivé, ou d'un second mode de fonctionnement dans lequel l'organe de détection de caractère d'arrêt est actif et contrôle l'organe de traitement de caractère standard.

Ces objets, caractéristiques et avantages ainsi que d'autres de la présente invention seront exposés plus en détail dans la description suivante d'un exemple de réalisation d'un récepteur de trames asynchrones selon



- l'invention, faite à titre non limitatif en relation avec les figures jointes parmi lesquelles :
- la figure 1 précédemment décrite représente une trame asynchrone selon le protocole LIN,
- 5 la figure 2 représente un organe de détection d'un caractère d'arrêt,
 - la figure 3 représente un organe de traitement de caractères standards,
 - la figure 4 représente un caractère de synchronisation,
- 10 la figure 5 représente un dispositif UART1 selon l'invention,
 - les figures 6A à 6E représentent des signaux électriques ou logiques apparaissant dans le circuit UART1 de la figure 5, et
- 15 la figure 7 représente schématiquement un microcontrôleur comprenant un circuit UART1 selon l'invention.

Comme indiqué au préambule, un caractère d'arrêt BRK consiste en une suite de N bits à 0, par exemple 13 20 bits à 0 dans le protocole LIN auquel on se réfèrera par la suite à titre d'exemple non limitatif. Pour tenir compte d'un décalage de fréquence entre ce signal et le signal d'horloge local du récepteur, la détection de ce caractère est réalisée (selon le protocole LIN) par l'identification d'une suite de 11 bits à 0. Ce nombre de 11 bits est défini par convention afin de tolérer une déviation de ±15% entre le signal d'horloge local et le signal d'horloge de référence.

Un récepteur de trames asynchrones UART1 selon 1'invention comporte un organe de détection du caractère d'arrêt BRK, qui prend par exemple la forme d'une première machine d'état SM1.

Un exemple de réalisation d'une telle machine d'état SM1 est représenté en figure 2. La machine d'état

SM1 comprend tout d'abord un état d'attente "FIELD OTHER" qui est rendu actif après application d'un signal de remise à zéro RESET à la machine d'état. La réception d'un bit BS à 1 (bit BS précédant un caractère BRK, Cf. fig. 1) déclenche le passage de l'état FIELD OTHER à un état intermédiaire ES. La réception du bit suivant B0 selon qu'il vaut 0, respectivement 1, provoque le passage à un état intermédiaire E0 ou, respectivement, le retour à l'état IDLE. Dans l'état E0, la réception du deuxième selon qu'il 10 suivant le bit BS, respectivement 1, déclenche le passage à un intermédiaire El ou, respectivement, le retour à l'état IDLE.

En généralisant, la réception du (i + 1) ième bit suivant le bit BS par la machine d'état se trouvant dans un état intermédiaire Ei, provoque le passage à un état Ei+1 ou le retour à l'état IDLE selon que le bit reçu vaut 0 ou 1.

15

20

30

Lorsque l'indice i vaut 9, la réception du onzième bit B10 suivant le bit BS, selon qu'il vaut 0 ou 1, déclenche le passage à un état E10 ou le retour à l'état d'attente.

Il sera noté ici que le caractère d'arrêt BRK peut être détecté de toute autre manière, par exemple au moyen d'un registre à décalage de 11 bits dont tous les bits font l'objet d'une opération logique ET.

Lorsque le caractère d'arrêt BRK est détecté, les caractères suivants de la trame sont tous des caractères standards composés de 10 bits. Selon l'invention, ces caractères standards sont traités au moyen d'un organe de traitement dédié, distinct de l'organe de détection des caractères BRK.

Cet organe de traitement consiste par exemple en une deuxième machine d'état SM2, comme illustré sur la

figure 3. La machine d'état SM2 comprend des états IDLE (attente), START BIT (réception d'un bit de start STB à 0), BITO (réception d'un premier bit de donnée), BIT1 (réception d'un second bit de donnée) BITi (réception d'un bit de donnée de rang i),... BIT7 (réception d'un huitième bit donnée), de STOP (réception d'un bit de stop SPB à 1 après réception du huitième bit de donnée), et ERROR (réception d'un bit à 0 après réception du huitième bit de donnée). L'état IDLE est activé après application d'une commande RESET à la 10 machine d'état. L'accès à l'état START BIT nécessite la réception d'un bit à 0, sinon la machine d'état reste dans l'état IDLE. Les états BITO, BIT1...BIT1...BIT7 s'enchaînent sans condition. En cas d'erreur de réception du bit de stop après le huitième bit de données B7, la 15 machine d'état passe dans l'état ERROR et revient à l'état IDLE:

Il apparaît donc qu'un récepteur UART1 selon l'invention comprend une première machine d'état SM1 visant à l'identification d'un caractère BRK particulier à certains protocoles, notamment le protocole LIN, et une deuxième machine d'état SM2, en soi classique, parfois désignée dans l'art antérieur "UART STANDARD STATE MACHINE".

20

Dans ces conditions, une idée avantageuse de 25 présente invention est de prévoir, dans un circuit UART1 selon l'invention, deux modes de fonctionnement. premier mode de fonctionnement est un fonctionnement classique dans lequel seule la deuxième 30 machine d'état SM2 est active. Le second mode fonctionnement est un mode de fonctionnement dédié aux protocoles du type LIN, prévoyant un caractère d'arrêt en début de trame. Dans le second mode fonctionnement, les deux machines d'état sont utilisées

et la première machine d'état SM1 active la seconde machine d'état SM2 après qu'un caractère BRK est détecté.

La machine d'état SM1, décrite succinctement dans ce qui précède, peut par ailleurs être améliorée pour assurer la détection complète de l'en-tête d'une trame, les caractères standards continuant d'être traités par la machine d'état SM2. Ainsi, dans un mode de réalisation dédié au protocole LIN, la machine d'état SM1 peut comprendre en sus des états décrits ci-dessus un état "FIELD SYNCHRO" et un état "FIELD IDENT". L'état "FIELD SYNCHRO" est atteint après détection d'un caractère BRK, c'est-à-dire après passage à l'état E10, et couvre la période de réception du caractère de synchronisation SYNC prévu par le protocole LIN. Lorsque la machine d'état SM1 est dans l'état "FIELD SYNCHRO", elle désactive la machine d'état SM2 car le champ reçu n'est pas considéré comme un caractère standard et certaines opérations doivent être effectuées, notamment le recalage d'une horloge locale, comme cela sera vu plus loin. Selon un 20 aspect avantageux de l'invention, la machine d'état SM1 active en outre un circuit d'auto synchronisation de l'horloge locale lorsqu'elle se trouve dans l'état FIELD SYNCHRO.

10

15

25

L'état "FIELD IDENT" est atteint après réception d'un caractère SYNC valide, et correspond à la réception du premier caractère CH1 de donnée, utilisé dans protocole . LIN comme champ d'identification destinataire de la trame. Après l'état "FIELD IDENT", la machine d'état SM1 retourne à l'état FIELD OTHER.

30 L'analyse du caractère de synchronisation SYNC va maintenant être détaillée.

Le caractère de synchronisation SYNC est représenté plus en détail sur la figure 4 est égal à [55]h en notation hexadécimale, soit "10101010" en binaire. Ce



caractère étant précédé d'un bit de start STB à 0 et suivi d'un bit de stop SPB à 1, on dispose en tout de 5 fronts descendants pour accorder un signal d'horloge local au signal d'horloge de référence présent dans le caractère SYNC. La durée s'écoulant entre les 5 fronts descendants étant égale à 8 fois la période T du signal d'horloge de référence, la mesure de cette durée permet d'en déduire la période T de référence et d'y accorder celle du signal d'horloge local.

La figure 5 représente de façon schématique l'architecture d'un circuit UART1 selon l'invention, permettant de synchroniser un signal d'horloge local CK sur le signal d'horloge véhiculé par un caractère de synchronisation SYNC. Le signal d'horloge local CK est délivré par un diviseur DIV1, ici un diviseur par 16, recevant en entrée un signal d'échantillonnage CKS. Le signal CKS est lui-même délivré par un diviseur programmable DIV2 recevant en entrée un signal d'horloge primaire CKO. Le rapport entre la fréquence du signal CKO et celle du signal CKS est déterminé par une valeur DVAL chargée dans un registre DREG du diviseur programmable.

10

15

20

25

30

circuit UART1 comprend également un circuit tampon BUFC et une machine d'état SM comprenant les deux machines d'état SM1, SM2 décrites plus haut, identifie les · caractères d'arrêt BRK et de synchronisation SYNC et délivre des signaux d'information IS au milieu extérieur. Le "milieu extérieur" est par exemple une architecture de microcontrôleur représentée) au sein de laquelle le circuit UART1 est implanté. Les signaux IS indiquent par exemple qu'un caractère de synchronisation SYNC est en cours de réception, qu'une donnée reçue est disponible en lecture dans le circuit BUFC, etc..

Le circuit tampon BUFC comprend ici deux registres de réception SREG1, SREG2, un registre d'émission SREG3, un compteur CT1 de 4 bits (compteur par 16), comparateurs logiques CP1, CP2 et un circuit AVCC. Le registre SREG1 est un registre à décalage de 10 bits dont l'entrée SHIFT est cadencée par le signal CKS. Il reçoit des données RDT sur une entrée série SIN connectée à une borne de réception de données RPD, et délivre sur une sortie parallèle POUT des données SRDT échantillonnées (bits b0 à b9). Les données SRDT sont appliquées à l'entrée du circuit AVCC dont la sortie délivre un bit Bi qui est envoyé sur une entrée série SIN du registre SREG2. Chaque bit Bi délivré par le circuit AVCC est classiquement égal à la valeur majoritaire des échantillons de rangs 7, 8 et 9 (bits b7 à b9) présents dans le registre SREG1.

10

15

20

25

30

Les données SRDT sont également appliquées sur une entrée du comparateur CP1 dont l'autre entrée reçoit un nombre de référence "1110000000", formant un critère de détection de fronts descendants. Le comparateur CP1 délivre un signal FEDET qui est communiqué au milieu extérieur et est également appliqué sur une entrée de remise à 6 (entrée "SET 6") du compteur CT1, lequel est cadencé par le signal CKS. Le compteur CT1 délivre un signal SCOUNT de comptage d'échantillons qui est appliqué sur une entrée du comparateur CP2, dont l'autre entrée reçoit sous forme binaire un nombre de référence égal à 9 en base 10. La sortie du comparateur CP2 pilote l'entrée de décalage SHIFT du registre SREG2. Enfin, le registre SREG3 est un registre à décalage cadencé par le signal d'horloge local CK, recevant des données XDT sur une entrée parallèle PIN et délivrant des données série XDT sur une sortie SOUT connectée à une borne XPD.

détection par le circuit UART1 des descendants d'un caractère de synchronisation SYNC est illustrée sur les figures 6A à 6E, qui représentent respectivement les données RDT, le d'échantillonnage CKS, le signal SCOUNT, les données SRDT échantillonnées par le registre SREG1, et le signal FEDET. Le passage à 1 du signal FEDET indique qu'un front descendant est détecté et intervient lorsque les données SRDT sont égales à "1110000000". Les fronts descendants étant détectés après réception de sept échantillons égaux à 0, le compteur CT1 est recalé sur la valeur "6" (soit le septième cycle de comptage à partir de 0) lors du passage à 1 du signal FEDET.

Après réception du caractère de synchronisation SYNC, les données présentes dans les caractères CH1, CH2... sont reçues bit à bit, un bit de donnée Bi délivré par le circuit AVCC (valeur majoritaire des échantillons b7 à b9) étant chargé dans le registre SREG2 tous les 16 cycles du signal CKS, soit à chaque cycle du signal d'horloge local CK. Le chargement d'un bit Bi s'effectue au dixième cycle de comptage du compteur CT1, lorsque la sortie du comparateur CP2 passe à 1. Les données reçues RDT sont stockées dans le registre SREG2 par groupe de 8 bits B0-B7 et peuvent être lues par l'intermédiaire d'une sortie parallèle POUT de ce registre.

15

25

Le caractère de synchronisation SYNC représenté en figure 4 peut permettre à une unité de calcul externe, par exemple l'unité centrale d'un microcontrôleur, de déterminer la valeur DVAL à placer dans le diviseur DIV2 pour obtenir une faible déviation du signal d'horloge local CK. Cette valeur est telle que la période Ts du signal d'échantillonnage CKS doit être égale à :

5

10

15

25

30

D étant la durée mesurée entre les cinq descendants du caractère de synchronisation SYNC, soit huit périodes T de l'horloge de référence.

Toutefois, dans un mode de réalisation avantageux du circuit UART1 selon l'invention, la machine d'état SM est associée à une unité d'auto synchronisation ASU à logique câblée, qui analyse le caractère SYNC détermine la valeur DVAL à charger dans le registre DREG, de sorte qu'il n'est plus nécessaire de faire ce calcul par logiciel au moyen d'une unité centrale. L'unité ASU est activée par la machine d'état SM1 lorsque celle-ci passe dans l'état FIELD SYNCHRO, comme cela a été mentionné plus haut.

ailleurs, selon un aspect optionnel avantageux de la présente invention, le circuit UART1 comprend en outre un registre MDREG dans lequel est stocké un bit de mode MDB accessible en lecture et en écriture depuis le milieu extérieur. Lorsque le bit de 20 mode présente une première valeur, le circuit UART1 fonctionne comme un circuit UART classique, la machine d'état SM1 étant désactivé, ainsi que par conséquent l'unité d'auto synchronisation ASU. Lorsque le bit de mode présente une seconde valeur, les deux machines d'état SM1, SM2 sont opérationnelles et le circuit UART1 peut traiter des trames complexes telles que par exemple des trames LIN.

A titre d'exemple de mise en œuvre de la présente la figure 7 représente schématiquement un microcontrôleur MC comprenant sur une même puce de silicium une unité centrale UC, une mémoire programme MEM, et un circuit UART1 selon l'invention. Le circuit UART1 est connecté à des plages d'entrée/sortie RPD/XPD du circuit intégré. L'unité centrale UC utilise



circuit UART1 pour l'émission et la réception de données asynchrones XDT, RDT via les plages XPD, RPD.

Il apparaîtra clairement à l'homme de l'art que la présente invention est susceptible de diverses variantes et modes de réalisation. En particulier, toute étape ou tout moyen décrit peut-être remplacé par une étape ou un moyen équivalent sans sortir du cadre de la présente invention.

REVENDICATIONS

5

10

25

30

1. Récepteur (UART1) de trames asynchrones prévu pour recevoir des trames comprenant des caractères standards (CH1-CHN) et susceptibles de comprendre en entête un caractère d'arrêt (BRK) d'une longueur supérieure à celle d'un caractère standard,

caractérisé en ce qu'il comprend un organe (SM1) de détection de caractère d'arrêt et un organe (SM21) de traitement de caractère standard, l'organe (SM21) de traitement de caractère standard étant distinct de l'organe de détection de caractère d'arrêt et activé par l'organe de détection de caractère d'arrêt lorsque celuici est actif.

- 2. Récepteur selon la revendication 1, caractérisé en ce qu'il comprend des moyens de sélection (MDREG, MDB) d'un premier mode de fonctionnement dans lequel l'organe de détection de caractère d'arrêt est désactivé, ou d'un second mode de fonctionnement dans lequel l'organe de détection de caractère d'arrêt est actif et contrôle l'organe de traitement de caractère standard.
 - 3. Récepteur selon l'une des revendications 1 et 2, caractérisé en ce que l'organe de détection de caractère d'arrêt est agencé pour détecter un caractère d'arrêt (BRK) composé de bits ayant tous la même valeur.
 - 4. Récepteur selon l'une des revendications 1 à 3, caractérisé en ce que l'organe de détection de caractère d'arrêt est également agencé pour détecter un caractère de synchronisation (SYNC).

- 5. Récepteur selon la revendication 4, caractérisé en ce qu'il comprend un circuit d'auto synchronisation (ASU) agencé pour recaler un signal d'horloge local (CK) du récepteur sur un signal d'horloge de référence présent dans un caractère de synchronisation.
- 6. Récepteur selon la revendication 5, caractérisé en ce que le circuit d'auto synchronisation est activé par l'organe de détection de caractère d'arrêt (SM1).

10

- 7. Récepteur selon l'une des revendications 1 à 6, caractérisé en ce que l'organe de détection de caractère d'arrêt est une machine d'état (SM1).
- 8. Récepteur selon l'une des revendications 1 à 7, caractérisé en ce que l'organe de traitement de caractère standard est une machine d'état (SM2).
- 9. Récepteur selon l'une des revendications 1 à 8, 20 dans lequel les moyens de sélection (MDREG, MDB) d'un premier ou d'une second mode de fonctionnement comprennent un registre (MDREG) dans lequel est stocké un bit de mode (MDB).
- 25 10. Circuit intégré, comprenant un récepteur selon l'une des revendications 1 à 9.
 - 11. Microcontrôleur, comprenant un récepteur selon l'une des revendications 1 à 9.

30

12. Procédé de réception de trames asynchrones comprenant des caractères standards (CH1-CHN) et susceptibles de comprendre en en-tête un caractère d'arrêt (BRK) d'une longueur supérieure à celle d'un

caractère standard, comprenant une étape de détection de caractère d'arrêt suivi d'une étape de traitement de caractère standard,

caractérisé en ce que les étapes de détection de caractère d'arrêt et de traitement de caractère standard sont réalisées avec des moyens distincts, au moyen d'un organe (SM1) de détection de caractère d'arrêt et d'un organe (SM2) de traitement de caractère standard, l'organe de traitement étant activé par l'organe de détection lorsque celui-ci est actif.

10

15

20

25

30

- 13. Procédé selon la revendication 12, dans lequel l'organe de détection de caractère d'arrêt est agencé pour détecter un caractère d'arrêt (BRK) composé de bits ayant tous la même valeur
- 14. Procédé selon l'une des revendications 12 et 13, caractérisé en ce que l'étape de détection de caractère d'arrêt est mise en oeuvre au moyen d'une machine d'état (SM1).
- 15. Procédé selon l'une des revendications 12 à 14, caractérisé en ce que l'étape de traitement de caractère standard est mise en oeuvre au moyen d'une machine d'état (SM2).
- 16. Procédé selon l'une des revendications 12 à 15 caractérisé en ce qu'il comprend une étape d'identification d'un caractère de synchronisation (SYNC) reçu après le caractère d'arrêt.
- 17. Procédé selon la revendication 16, caractérisé en ce qu'il comprend une étape de synchronisation d'un signal d'horloge local (CK) à partir d'un signal

d'horloge de référence présent dans le caractère de synchronisation (SYNC), l'étape de récupération faisant suite à l'étape d'identification.

18. Procédé selon l'une des revendications 12 à 17, comprenant une étape de sélection (MDREG, MDB) d'un premier mode de fonctionnement dans lequel l'organe de détection de caractère d'arrêt est désactivé, ou d'un second mode de fonctionnement dans lequel l'organe de détection de caractère d'arrêt est actif et contrôle l'organe de traitement de caractère standard.

10

DESCINS PROVISOIRES

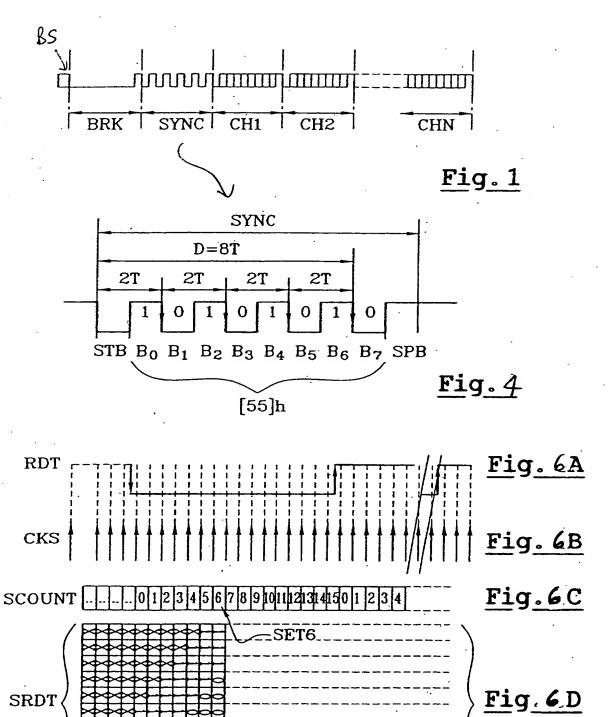
1/4

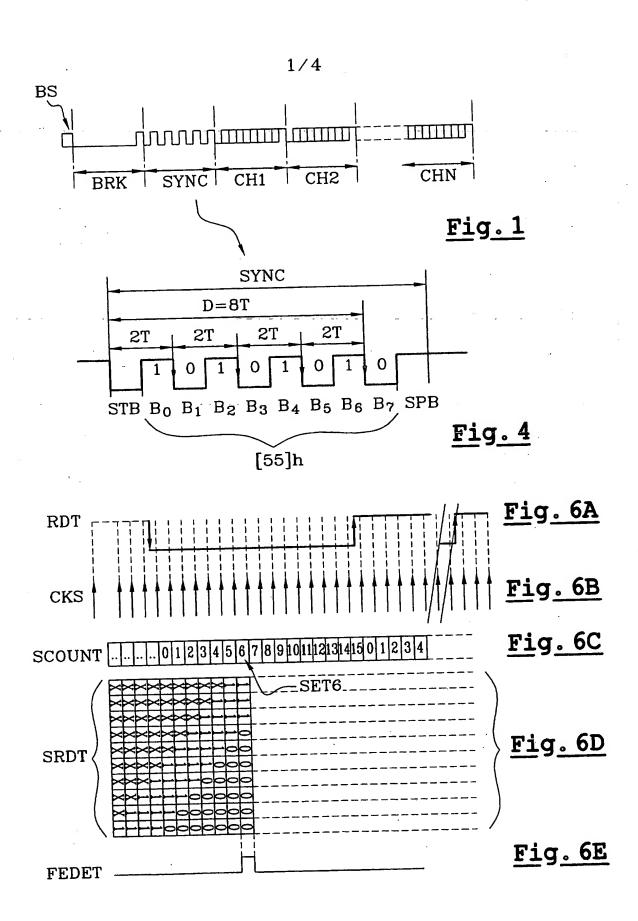
100 162 FC

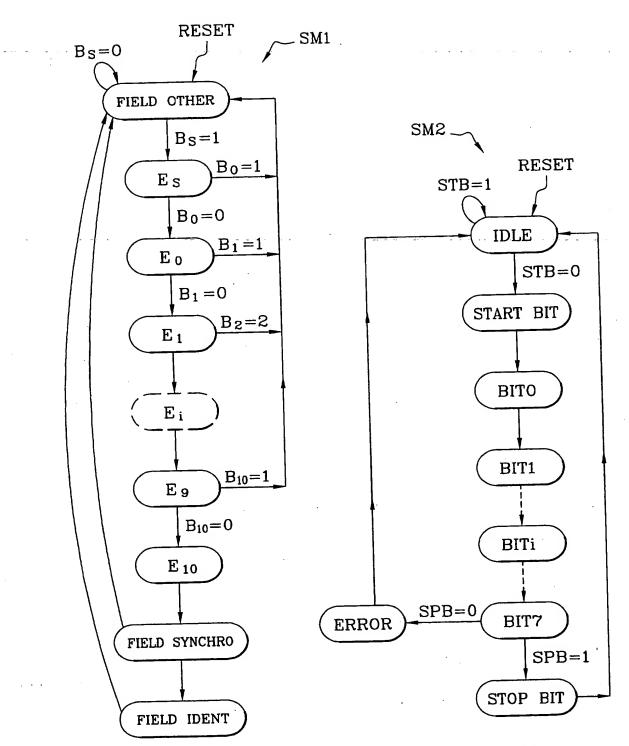
Fig. 6E

Dessins Définitifs en cours d'élaboration

FEDET

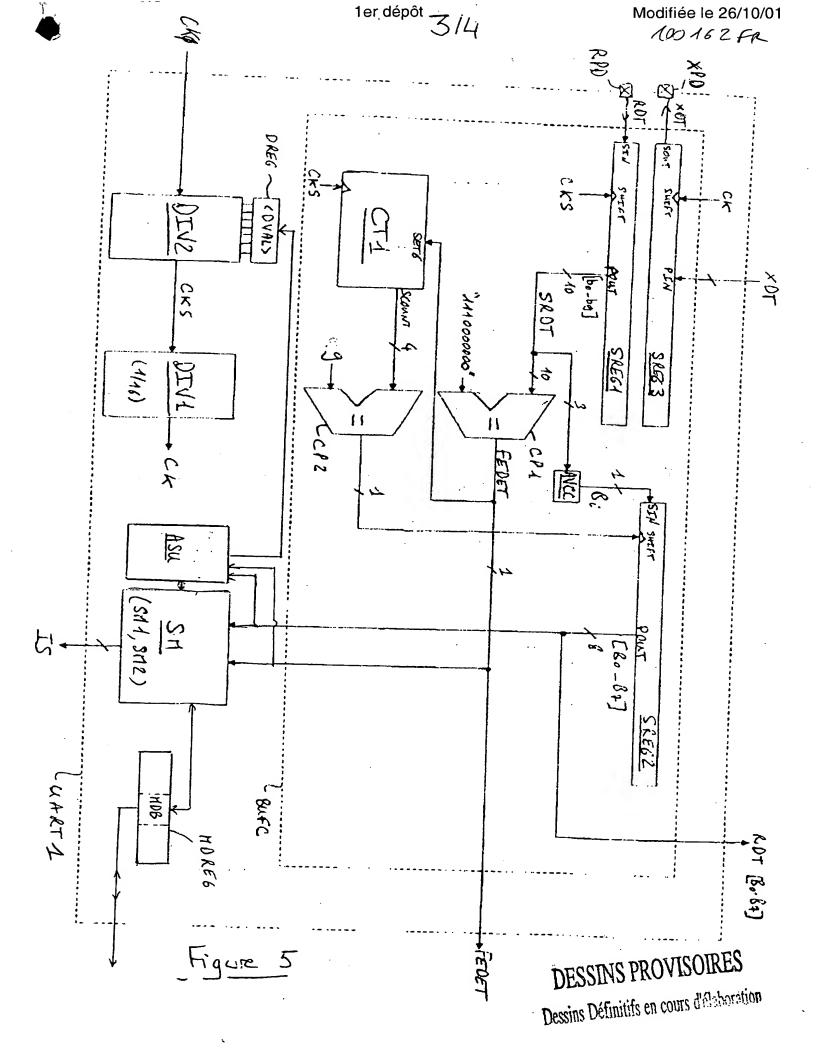




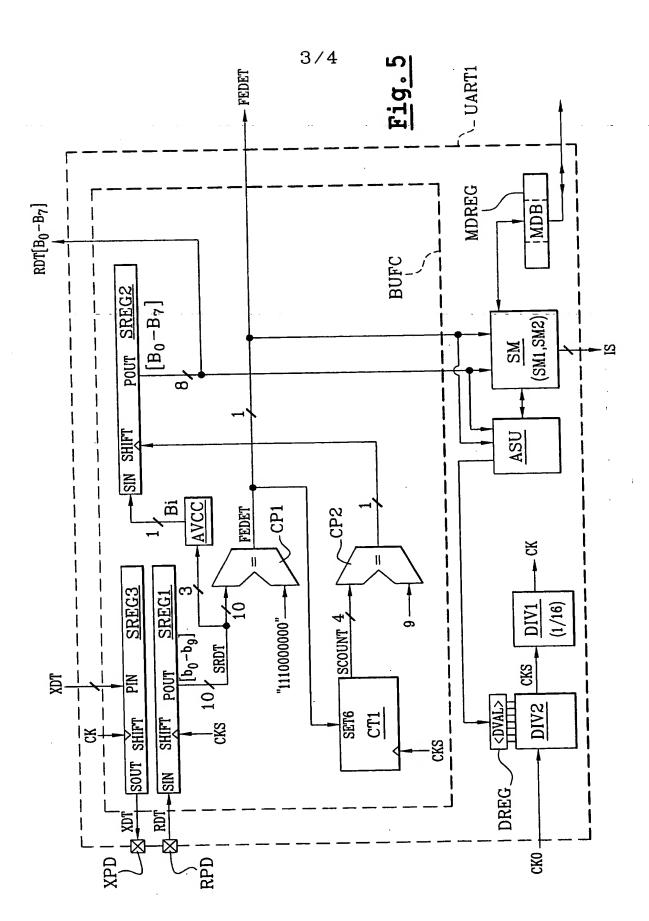


<u>Fig. 2</u>

<u>Fig. 3</u>







1er dépôt 4 / 4

100-168FA

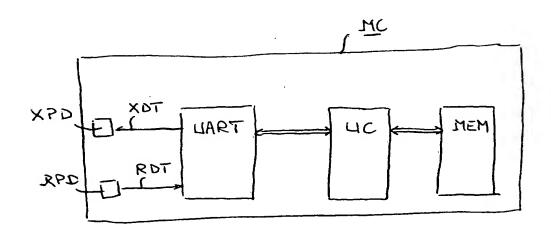
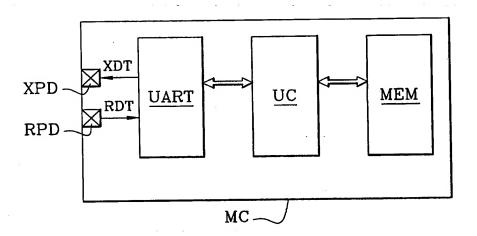


Fig. 7



4/4



<u>Fig. 7</u>





BREVET D'INVENTION

CERTIFICAT D'UTILITÉ



DB 113 W /260899

Code de la propriété intellectuelle - Livre VI

Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

DÉPARTEMENT DES BREVETS

26 bis, rue de Saint Pétersbourg 75800 Paris Cedex 08 Téléphine 0 5 45 104 2 5 101 42 93 59 30

DÉSIGNATION D'INVENTEUR(S) Page N° J. . / J. .

(Si le demandeur n'est pas l'inventeur ou l'unique inventeur)

Vos références pour ce dossier (facultatif)		100162 FR		
N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL		0.1.13270		
TITRE DE L'INVE	NTION (200 caractères ou esp	paces maximum)		
RECEPTEUR A	SYNCHRONE DE TYPE U	JART A DEUX MODES DE FONCTIONNEMENT		
		·		
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·				
MARCHAND A				
OMNIPAT	thine.			
	artyrs de la Résistance			
13100 AIX EN I	PROVENCE			
DESIGNE(NT) E utilisez un form	N TANT QU'INVENTEUR(: ulaire identique et numéro	S) : (Indiquez en haut à droite «Page N° $1/1$ » S'il y a plus de trois inventeurs, otez chaque page en indiquant le nombre total de pages).		
Nom		RUAT		
Prénoms		Ludovic		
Adresse		C/O OMNIPAT 24 Place des Martyrs de la Résistance		
	Code postal et ville	13100 AIX EN PROVENCE		
Société d'apparte	nance (facultatif)			
Nom		KINOWSKI		
Prénoms		Paul		
Adresse	Rue	C/O OMNIPAT 24 Place des Martyrs de la Résistance		
•	Code postal et ville	13100 AIX EN PROVENCE		
Société d'apparte	nance (facultatif)			
Nom		CZAJOR		
Prénoms		Alexander		
Adresse	Rue	C/O OMNIPAT 24 Place des Martyrs de la Résistance		
	Code postal et ville	13100 AIX EN PROVENCE		
Société d'appartenance (facultatif)				
DATE ET SIGNATURE(S) DU (DES) DEMANDEUR(S) OU DU MANDATAIRE				
(Nom et qualité du signataire) Aix en Provence, le 12 octobre 2001 MARCHAND André - CPI N° 95 0303				
OMNIPAT				

La loi n°78-17 du 6 janvier 1978 relative à l'informatique, aux fichiers et aux libertés s'applique aux réponses faites à ce formulaire. Elle garantit un droit d'accès et de rectification pour les données vous concernant auprès de l'INPI.



THIS PAGE BLANK (USPTO)